PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

05-257816

(43)Date of publication of application: 08.10.1993

(51)Int.CI.

G06F 12/14

(21)Application number: 04-058048

?----

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

16.03.1992

(72)Inventor: HASEBE TAKAYUKI

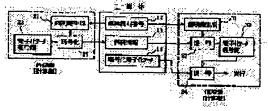
AKIYAMA RYOTA YOSHIOKA MAKOTO

(54) ELECTRONIC DATA PROTECTION SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To execute only software which is stored in a regular medium and permitted by giving the medium a medium characteristic number and giving the medium characteristic number the permission for the execution of the software.

CONSTITUTION: This system is provided with the medium 1 stored with ciphered electronic data 14, the medium characteristic number 12 characteristic to the medium, and permission information 13. On a permission side, a medium characteristic key based upon the medium characteristic number 12 is generated and the electronic data deciphering key for the ciphered electronic data 14 which are permitted with said medium characteristic key is ciphered and written as the permission information 13 on the medium 1. On a user side, the medium characteristic key is generated according to the medium characteristic number 12 read out of the medium 1, the read permission information 13 is deciphered with the medium characteristic key to



generated the electronic data deciphering key, and the ciphered electronic data 14 are deciphered with the electronic data deciphering key to obtain the original electronic data.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

12.05.1998

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than

the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number] 3073590 [Date of registration] 02.06.2000

[Number of appeal against examiner's decision

(19)日本国特許庁(J.P)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平5-257816

(43)公開日 平成5年(1993)10月8日

(51)Int.Cl.5

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 12/14

3 2 0 B 9293-5B

F 9293-5B

審査請求 未請求 請求項の数7(全 16 頁)

(21)出願番号

(22)出願日

特願平4-58048

平成 4年(1992) 3月16日

(71)出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

(72)発明者 長谷部 髙行

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72)発明者 秋山 良太

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72)発明者 吉岡 誠

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(74)代理人 弁理士 岡田 守弘

(54) 【発明の名称 】 電子化データ保護方式

(57)【要約】

【目的】 本発明は、電子化データ保護方式に関し、媒 体に媒体固有番号を持たせ、媒体固有番号に対してソフ トウェアを実行する許諾を与え、正規の媒体に格納さ れ、かつ許諾の与えたソフトウェアだけ実行可能とする ことを目的とする。

【構成】 暗号化電子化データ14、媒体固有の媒体固 有番号12および許諾情報13を格納する媒体1を設 け、許諾側で媒体1の媒体固有番号12をもとに媒体固 有鍵を生成し、この媒体固有鍵によって許諾する暗号化 電子化データ14の電子化データ復号鍵を暗号化して媒 体1に許諾情報13として書き込み、使用側で媒体1か ら読み込んだ媒体固有番号12をもとに媒体固有鍵を生 成し、この媒体固有鍵によって読み込んだ許諾情報13 を復号して電子化データ復号鍵を生成し、電子化データ 復号鍵によって読み込んだ暗号化電子化データ14を復 号し、平文の電子化データにするように構成する。

本発明の原理線収図 上:匯 体 個別類生成 媒体图有番号 平马化 ALC: UNK 暗号化電子化データ 許諾爾 (計画機)

【特許請求の範囲】

【請求項1】電子化データを保護する電子化データ保護 方式において、

暗号化した暗号化電子化データ (14)、当該媒体固有 の一意の媒体固有番号(12)および許諾情報(13) を格納する媒体(1)を設け、

許諾側でこの媒体(1)の一意の媒体固有番号(12) をもとに媒体固有鍵を生成し、この媒体固有鍵によって 許諾する暗号化電子化データ (14) の電子化データ復 号鍵を暗号化して上記媒体(1)に許諾情報(13)と 10 して書き込み、

使用側で上記媒体(1)から読み込んだ媒体固有番号 (12)をもとに媒体固有鍵を生成し、この媒体固有鍵 によって読み込んだ許諾情報 (13) を復号して元の電 子化データ復号鍵を生成し、この電子化データ復号鍵に よって読み込んだ暗号化電子化データ (14)を復号 し、平文の電子化データにするように構成したことを特 徴とする電子化データ保護方式。

【請求項2】上記1つの媒体(1)に格納する暗号化電 子化データ(14)毎に異なる電子化データ復号鍵を対 20 応づけ、

許諾側で使用を許可する暗号化電子化データ (14) の 電子化データ復号鍵のみを上記媒体固有鍵によってそれ ぞれ暗号化して許諾情報(13)として媒体(1)に格 納し、

使用側でこの媒体(1)に格納された許諾情報(13) に対応する暗号化電子化データのみを復号し得るように 構成したことを特徴とする請求項第1項記載の電子化デ ータ保護方式。

【請求項3】上記媒体固有の一意の媒体固有番号(1 2) を使用側で書き替え不可能な形態で書き込むように 構成したことを特徴とする請求項第1項および第2項記 載の電子化データ保護方式。

【請求項4】許諾側で上記許諾情報(13)のみを別個 の媒体に格納し、使用側に提供するように構成したこと を特徴とする請求項第1項から第3項記載のの電子化デ ータ保護方式。

【請求項5】許諾側から回線を介してあるいは用紙など に記載した上記許諾情報(13)を使用側に転送/送付 し、使用側でこれをもとに上記媒体(1)から暗号化電 40 子化データ(14)を復号するように構成したことを特 徴とする請求項第1項から第4項記載の電子化データ保 護方式。

【請求項6】上記暗号化電子化データ(14)として、 計算機を動作させるソフトウェア、あるいは各種データ (文字、画像、音声データなど) を暗号化したことを特 徴とする請求項第1項から第5項記載の電子化データ保 護方式。

【請求項7】上記媒体(1)として、光磁気ディスクあ

項第1項から第6項記載の電子化データ保護方式。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、電子化データを保護す る電子化データ保護方式であって、コンピュータのソフ トウェアや電子出版物などの不正使用を阻止する電子化 データ保護方式に関するものである。

【0002】ソフトウェアは一般的にコピーが容易であ る。また、これらの不正コピー行為は、頻繁に行われて おり、これがソフトウェアベンダーの正当な利益を阻 み、その結果、ソフトウェアの価格も高めに設定せざる を得ないといった悪循環が生じている。

【0003】また、近年の電子出版物が盛んに出版され るようになってきており、著作権の問題は更に重要とな り、これらのプログラムやデータの不正コピーを防止す ることが求められている。

[0004]

【従来の技術】従来、プログラムや電子出版物、特にソ フトウェアを保護する保護方式として、図14に示すよ うに、ユーザ固有のユーザ固有番号91を用いて許諾情 報72を生成する方式がある。この従来の方式は、ユー ザ固有番号91として例えば装置番号(計算機に付与さ れた固有の装置番号)を用いる。ソフトウェアは、暗号 化してソフトウェア格納媒体71に格納する。また、許 諾情報72として、ユーザ固有番号91からユーザの周 有鍵を生成し、この固有鍵でソフト復号鍵82を暗号化 して当該許諾情報72を生成し、ソフトウェア格納媒体 71に格納する。ユーザは、ソフトウェア格納媒体71 に格納された暗号化ソフトウェア73と許諾情報72の 販売を受けることにより、暗号化ソフトウェア73を平 文のソフトウェアに復号し、これを実行する。以下図1 4の従来の構成および動作を簡単に説明する。

【0005】図14は、従来技術の説明図を示す。図1 4において、ソフトウェア格納媒体71は、暗号化した 暗号化ソフトウェア 7 3 およびソフト復号鍵 8 2 を暗号 化した許諾情報72を格納する媒体、例えば光磁気ディ スクであって、ユーザが販売側から購入する対象の媒体 である。

【0006】許諾情報72は、暗号化ソフトウェア73 を復号して平文のソフトウェアにする情報であって、ソ フト復号鍵82を暗号化したものである。暗号化ソフト ウェア73は、ソフトウェアを暗号化したものである。 【0007】許諾情報の販売側には、個別鍵生成81、 ソフト復号鍵82および暗号化回路83などがある。個 別鍵生成81は、ユーザ計算機のユーザ固有番号 (例え ば装置番号) 91をもとにユーザ固有の個別鍵を生成す るものである。

【0008】ソフト復号鏈82は、暗号化ソフトウェア 73を元の平文のソフトウェアに復号するための鍵であ るいはパーシャルROMを用いたことを特徴とする請求 50 る。暗号化回路83は、ソフト復号鏈82を、個別鏈生

-2-

30

4

成81によって生成したユーザ固有の個別鍵によって暗 号化した許諾情報72を生成する回路である。

【0009】また、ユーザ側のユーザ計算機には、ユー ザ固有番号91、個別鏈生成92、復号回路93、ソフ ト復号鍵94、および復号回路95などがある。ユーザ 固有番号91は、ユーザ計算機が持つ固有の番号であっ て、例えば装置番号である。

【0010】 個別鍵生成92は、ユーザ固有番号91を もとに、ユーザ固有の個別鍵を生成するものである。復 号回路93は、購入したソフトウェア格納媒体71から 10 読み出した許諾情報72を復号し、ソフト復号鏈94を 生成するものである。

【0011】ソフト復号鍵94は、暗号化ソフトウェア 73を復号して平文のソフトウェアに復号するための鍵 である。復号回路95は、ソフト復号鏈94をもとに、 ソフトウェア格納媒体 7 1 から読み出した暗号化ソフト ウェア73を復号し、元の平文のソフトウェアにするも のである。この平文のソフトウェアを、ユーザ計算機の 主記憶にローディングし、実行する。

【0012】次に、動作を説明する。

(1) 許諾情報の許諾側は、ユーザ計算機の持つユー ザ固有番号91をもとに、個別鍵生成81がユーザ固有 の個別鍵を生成する。この生成した個別鍵をもとに、暗 号化回路83がソフト復号鍵82を暗号化し、許諾情報 72としてソフトウェアを暗号化した暗号化ソフトウェ ア73が格納されたソフトウェア格納媒体71に書き込

【0013】(2) ユーザは、(1)で許諾情報72 および暗号化ソフトウェア73の書き込まれたソフトウ エア格納媒体71を購入し、ソフトウェア格納媒体71 をユーザ計算機に装着する。個別鍵生成92がユーザ計 算機の持つ固有のユーザ固有番号(例えば装置番号)9 1をもとに、ユーザ固有の個別鍵を生成する。復号回路 93がこの生成したユーザ固有の個別鍵をもとに、購入 したソフトウェア格納媒体71から読み出した許諾情報 72を復号し、ソフト復号鍵94を生成する。次に、復 号回路95がこの生成したソフト復号鍵94をもとに、 ソフトウェア格納媒体 7 1 から読み出した暗号化ソフト ウェア73を復号し、平文のソフトウェアを生成する。 この生成した平文のソフトウェアを主記憶にローディン 40 グし、実行する。

[0014]

【発明が解決しようとする課題】上述した図14の構成 の従来の保護方式は、ユーザ固有番号91を用いてお り、通常は計算機の固有番号あるいは携帯可能なハード ウェアの固有番号を用いている。

【0015】計算機の固有番号を用いた場合には、許諾 情報72は、計算機に対して実行の許諾を与えているこ ととなり、この計算機でしか実行できなくなるため、正 当なユーザであっても、異なる計算機上では実行が不可 50 を使用側で書き替え不可能な形態で書き込むようにして

能となるという問題が生じている。また、ソフトウェア の譲渡もできない。

【0016】また、携帯可能なハードウェアの固有番号 を用いた場合には、ハードウェア自体および計算機との インタフェースを設ける必要があり、実施に伴うコスト が増加するために実施が困難になるという問題が生じて

【0017】本発明は、これらの問題を解決するため、 電子化データの媒体に媒体固有番号を持たせ、この媒体 固有番号に対して使用する許諾を与え、正規の媒体に格 納され、かつ許諾の与えた電子化データのみ実行可能と することを目的としている。

[0018]

【課題を解決するための手段】図1は、本発明の原理構 成図を示す。図1において、媒体1は、暗号化した暗号 化電子化データ14、当該媒体固有の一意の媒体固有番 号12および許諾情報13を格納するものである。

【0019】個別鍵生成21、31は、媒体固有番号1 2から媒体個別鍵を生成するものである。暗号化23 20 は、媒体個別鍵によって電子化データ復号鍵22を暗号 化するものである。

【0020】復号32は、媒体個別鍵によって許諾情報 13を復号して電子化データ復号鍵33を生成するもの である。復号34は、電子化データ復号鍵33によって 暗号化電子化データ14を復号し、平文の電子化データ を生成するものである。

[0021]

【作用】本発明は、図1に示すように、媒体1に予めー 意の媒体固有番号12と共に暗号化した暗号化電子化デ ータ14を書き込んでおき、許諾側で個別鍵生成21が 媒体の一意の媒体固有番号12をもとに媒体固有鍵を生 成し、暗号化23がこの媒体固有鍵によって電子化デー タ復号鍵22を暗号化し、この暗号化したデータを媒体 1に許諾情報13として書き込み、使用側で個別鏈生成 31が媒体1から読み込んだ媒体固有番号12もとに媒 体固有鍵を生成し、復号32がこの媒体固有鍵によって 読み込んだ許諾情報13を復号して元の電子化データ復 号鍵33を生成し、復号34がこの電子化データ復号鍵 33によって読み込んだ暗号化電子化データ14を復号 し、平文の電子化データにするようにしている。

【0022】また、1つの媒体1に格納する暗号化電子 化データ14年に異なる電子化データ復号鍵22を対応 づけ、許諾側で使用を許可する暗号化電子化データ14 の電子化データ復号鍵22のみを媒体固有鍵によってそ れぞれ暗号化し、許諾情報13として媒体1に格納し、 使用側でこの媒体1に格納された許諾情報13に対応す る暗号化電子化データ14のみを復号し、平文の電子化 データにするようにしている。

【0023】また、媒体固有の一意の媒体固有番号12

いる。また、許諾側で許諾情報13のみを別個の媒体1 に格納し、使用側に提供するようにしている。

【0024】また、許諾側から回線を介して許諾情報1 3を使用側に転送し、使用側でこれをもとに媒体1から 暗号化電子化データ14を復号し、平文の電子化データ にするようにしている。

【0025】また、暗号化電子化データ14として、計 算機を動作させるソウトウェアあるいは各種データ(文 字、画像、音声データなど)を暗号化するようにしてい る。従って、暗号化電子化データ14を格納する媒体1 に一意の媒体固有番号12を書き替え不可能な形態で持 たせ、この媒体固有番号12に対して電子化データを使 用する許諾を与えることにより、正規の媒体1に格納さ れ、かつ許諾の与えた暗号化電子化データ14のみの使 用を可能とすることができると共に、媒体1に格納され ている電子化データの譲渡を可能とし、別の電子計算機 に当該媒体1を装填して使用することができる。

[0026]

【実施例】次に、図2から図13を用いて本発明の実施 例の構成および動作を詳細に説明する。ここで、図1で 20 説明した電子化データの例として、計算機に使用するソ フトウェアを例に以下説明する。

【0027】図2は、本発明の1実施例構成図を示す。 図2において、ソフトウェア格納媒体11は、許諾側が 使用側に許諾するソフトウェアを格納する媒体であり、 例えば光磁気ディスク(数百Mバイトないし数Gバイト の容量を持つディスク) などの媒体である。このソフト ウェア格納媒体11には、図示のように、書き替え不可 な媒体固有番号12、使用側にソフトウェアの許諾を与 える許諾情報13、およびソフトウェアを暗号化した暗 30 号化ソフトウェア15を格納する。

【0028】媒体固有番号12は、ソフトウェア格納媒 体11に書き替え不可な一意な媒体固有の番号である。 この媒体固有番号12は、ユーザが書き替え不可能な領 域に書き込み、OSが管理するようにしてもよいし、ま た、OSといえども書き替え不可能な形で予め書き込ん だり、一度書き込んだら修正不可のものでもよい。

【0029】許諾情報13は、許諾側が使用側にソフト ウェアの許諾を与える情報であって、ここでは、暗号化 ソフトウェア15を復号する暗号データである(図6、 図7を用いて詳述する)。

【0030】暗号化ソフトウェア15は、ソフトウェア を暗号化したものである(図3から図5を用いて詳述す る)。許諾側の計算機には、個別鍵生成21、ソフト復 号鍵24、暗号化23などを設ける。

【0031】個別鏈生成21は、ソフトウェア格納媒体 11から読み出した媒体固有番号12をもとに媒体個別 鍵を生成するものである(図6を用いて詳述する)。暗 号化23は、個別鏈生成21によって生成された媒体個

る。この暗号化した暗号データは、ソフトウェア格納媒 体11に許諾情報13として格納する。

【0032】使用側の計算機には、個別鏈生成31、復 号32、ソフト復号鏈35、復号34などを設ける。個 別鏈生成31は、ソフトウェア格納媒体11から読み出 した媒体固有番号12をもとに媒体個別鍵を生成するも のである(図6を用いて詳述する)。これは、許諾側の 個別鏈生成21と同じ、媒体個別鍵を生成する。

【0033】復号32は、個別鍵生成31によって生成 された媒体個別鍵により、ソフトウェア格納媒体11か ら読み出した許諾情報13を復号し、ソフト復号鏈35 を生成するものである(図8を用いて詳述する)。

【0034】復号34は、ソフト復号鏈35によって、 ソフトウェア格納媒体11から読み出した暗号化ソフト ウェア15を復号し、平文のソフトウェアを生成するも のである(図8を用いて詳述する)。この生成した平文 のソフトウェアを実行する。

【0035】以下図2の構成および動作を頃次詳細に説 明する。図3は、本発明のソフトウェア格納時のフロー チャートを示す。これは、ソフトウェアを作成して暗号 化した暗号化ソフトウェア15および暗号化した許諾情 報13を、ソフトウェア格納媒体11に格納する時のフ ローチャートである。

【0036】図3において、S1は、ソフトウェアを作 成する。これは、メーカがソフトウェア格納媒体に格納 するソフトウェア(各種業務プログラム)を作成する。 S2は、ソフトウェア暗号鍵の作成を行う。

【0037】S3は、ソフトウェアに対応づけ、暗号鍵 管理テーブルに格納する。これは、S1で作成したソフ トウェアのソフトウェア名と、S2で作成した暗号鍵と を、例えば図5のソフトウェア暗号鍵管理テーブル4に 図示のように対応づけて格納し、統括して管理する。

【0038】S4は、指定したソフトウェアに対応した ソフトウェア暗号鍵の取り出しを行う。これは、ソフト ウェア格納媒体に格納するソフトウェア名に対応するソ フトウェア暗号鍵を、図5のソフトウェア暗号鍵管理テ ーブル4から取り出す。

【0039】 S5は、S4で取り出したソフトウェア暗 号鏈で、平文のソフトウェアを暗号化し、暗号化ソフト ウェアを生成する。これは、例えば図4に示すように、 作成したソフトウェア名とソフトウェア本体のうちソフ トウェア本体の部分を、暗号化鍵によって暗号化を行 い、図示のようにソフトウェア名と暗号化ソフトウェア 本体を作成する。このときの暗号は、DESなどを用 い、下段に説明したように、換字とビット転置を繰り返 して暗号化する。

【0040】S6は、メーカ側の格納媒体に暗号化ソフ トウェアを格納する。これにより、一度暗号化した暗号 化ソフトウェアを保存し、次回以降は、この保存した暗 別鍵によって、ソフト復号鍵24を暗号化するものであ 50 号化ソフトウェアを取り出し、暗号化を省略する。

-4-

【0041】S7は、暗号化ソフトウェアを読み込み、 ソフトウェア格納媒体11に格納する。 S8は、ソフト ウェア格納媒体11に格納する暗号化ソフトウェアが終 わったか判別する。YESの場合には、終了する。NO の場合には、S7を繰り返し行い、指示されたソフトウ ェア名の暗号化ソフトウェアをソフトウェア格納媒体1 1に順次格納する。

【0042】以上によって、 ソフトウェアを作成して これを暗号化した暗号化ソフトウェアにし、これをソフ トウェア格納媒体11に格納する。図4は、本発明のソ フトウェアの暗号化の例を示す。

【0043】図4の(a)は、ソフトウェアの暗号の様 子を示す。ここで、ヘッダには、識別子としての役割を 行うソフトウェア名などを格納する。このヘッダは、暗 号化の対象としない。ソフトウェア本体は、暗号化の対 象とし、暗号化鍵によって暗号化して暗号化ソフトウェ ア本体を作成する。このときの暗号化は、例えば図示の ように、DES (Data Encryption Standerd)を用いる。 このDESは、換字とビット転置を繰り返し、暗号を行

【0044】図4の(b)は、暗号化の様子を示す。暗 号化は、DESによれば、図示のように64bitのビ ット列について、暗号化鍵によって暗号化を行い、同じ 64bitのビット列を生成する。復号は、復号鍵によ って元の64bitのビット列に復号する。

【0045】図5は、本発明の暗号化ソフトウェアの格 納例を示す。図5において、ソフトウェア暗号鍵管理テ ープル4は、図3で既述したように、作成したソフトウ ェア名と、作成した暗号鍵とを対応づけて統括管理する テーブルである。このソフトウェア暗号鍵管理テーブル 30 4には、ソフトウェアが暗号化されていることを表す "ENC"を付与したソフトウェア名と、それぞれ64 ビットの暗号鍵をペアにして格納する。

【0046】以下動作を説明する。

ソフトウェア格納媒体に格納しようとする平文 ソフトウェアについて、ソフトウェア暗号鍵管理テープ ル4からソフトウェア暗号鍵を取り出す。

【0047】(2) 暗号化回路41が渡されたソフト ウェア暗号鍵によって、平文ソフトウェアを暗号化す る。暗号化は、例えば図4のDESを用いて暗号化す る。

暗号化した暗号化ソフトウェアをソフトウェア 格納媒体11に図示暗号化ソフトウェア15として格納 する。これを指定された全ての平文ソフトウェアについ て終了するまで繰り返し行う。この際、一度、暗号化し た暗号化ソフトウェアを保存すれば、次回以降からこの 保存した暗号化ソフトウェアを取り出してソフトウェア 格納媒体11に格納すればよい。また、媒体固有番号1 2は、既述したようにソフトウェア格納媒体11に固有

ている。また、ソフトウェア暗号鏈管理テーブル4に格 納した暗号鏈は、暗号化のアルゴリズムに対象鏈番号を 用いた場合には、復号鏈と当該暗号鏈とは一致する。

【0048】以上によって、平文ソフトウェアについ て、ソフトウェア暗号鏈管理テーブル4から該当するソ フトウェア暗号鍵を取り出し、これを用いて暗号化を行 って暗号化ソフトウェアを作成し、ソフトウェア格納媒 体11に格納する。

【0049】図6は、本発明の許諾情報の生成フローチ ャートを示す。これは、許諾しようとするソフトウェア の暗号化した許諾情報13を生成し、ソフトウェア格納 媒体11に格納するフローチャートである。

【0050】図6において、S11は、許諾しようとす るソフトウェア名を入力する。S12は、復号鍵管理テ ープル5より、ソフト復号鍵を取り出す。これは、図7 のソフトウェア復号鍵管理テーブル5から許諾を与えよ うとするソフトウェア名の復号鍵を取り出す。

【0051】S13は、媒体固有番号の取り出しを行 う。これは、許諾情報を書き込もうとする、ソフトウェ 20 ア格納媒体11の媒体固有番号を読み出す。S14は、 媒体個別鍵の生成を行う。これは、右側に記載したよう に、ソフトウェア格納媒体11から読み出した平文の媒 体固有番号12について、秘密鍵によって暗号化した媒 体個別鍵を生成したり、あるいは平文の媒体固有番号1 2について、秘密アルゴリズムによって暗号化した媒体 個別鍵を生成したりする。

【0052】S15は、媒体個別鍵によって、ソフト復 **号鍵を暗号化し、許諾情報を生成する。これは、右側に** 記載したように、平文のソフト復号鍵について、S14 で生成した媒体個別鍵により暗号化し、許諾情報を生成 する。

【0053】S16は、S15で生成した暗号化した許 諾情報をソフトウェア格納媒体11に格納する。以上に よって、暗号化ソフトウェア15を格納したソフトウェ ア格納媒体11から媒体固有番号12を読み出して媒体 個別鍵を生成し、ソフト復号鍵についてこの媒体個別鍵 で暗号化し、暗号化した許諾情報13を生成してフトウ エア格納媒体11に格納する。これにより、暗号化ソフ トウェア15および暗号化した許諾情報13をソフトウ ェア格納媒体11に格納したこととなる。

【0054】図7は、本発明の許諾情報の生成説明図を 示す。図7において、ソフトウェア復号鍵管理テーブル 5は、暗号化ソフトウェア15を復号して平文のソフト ウェアに復号する際に必要なソフト復号鍵を、ソフトウ エァ名に対応づけて管理するものである。このソフトウ ェア復号鍵管理テーブル5には、図5で説明したソフト ウェア暗号鍵管理テーブル4と同様の復号鍵を格納す る。ここには、暗号化されていることを表す"ENC" を付与したソフトウェア名と、それぞれのソフトウェア な一意な番号であって、書き替え不可の形で書き込まれ 50 に対応して64ビットのソフト復号鏈をペアに格納す

る。動作を説明する。

【0055】(1) 許諾情報を使用側に販売する場 合、まず、ソフトウェア格納媒体11から媒体固有番号 12を読み出す。この読み出した媒体固有番号12を囲 別鏈生成回路211に入力し、媒体個別鏈を生成する (図6のS14参照)。

【0056】(2) 次に、販売しようとするソフトウ ェアのソフト復号鍵をソフトウェア復号鍵管理テーブル 5から取り出して暗号化回路231に入力し、媒体個別 鍵で暗号化し、図示許諾情報13を生成する。この許諾 10 情報13は、ENCという暗号化した旨を表す識別子を 付与したソフトウェア名と、暗号化した許諾情報とをペ アにし、ソフトウェア格納媒体11に許諾情報13とし て格納する。ここで、ソフトウェア復号鍵と、個別鍵生 成回路211のアルゴリズム(あるいは秘密鍵)は、安 全な手段によって保護する。

【0057】以上によって、許諾側は、ソフトウェア格 納媒体11から読み出した媒体固有番号12をもとに媒 体個別鍵を生成し、この媒体個別鍵をもとに、ソフト復 号鍵を暗号化してソフトウェア格納媒体11に許諾情報 20 13として格納する。

【0058】図8は、本発明のソフトウェア復号のフロ ーチャートを示す。これは、使用側が購入したソフトウ ェア格納媒体11を計算機に装着し、ソフトウェアを主 記憶にローディングして実行するときのフローチャート である。

【0059】図8において、S21は、ソフトウェアの 実行命令を受け取る。S22は、ソフトウェア格納媒体 11から媒体固有番号12の取り出しを行う。

【0060】S23は、媒体個別鍵の生成を行う。これ 30 は、右側に記載したように、S22でソフトウェア格納 媒体11から取り出した媒体固有番号12について、秘 密鍵により暗号化した媒体個別鍵を生成する。あるいは 秘密アルゴリズムにより、媒体固有番号12から暗号化 した媒体個別鍵を生成する。

【0061】 S24は、S23で生成した媒体個別鍵 で、ソフトウェア格納媒体11から読み出した許諾情報 13を復号し、ソフト復号鍵を生成する。これは、右側 に記載したように、S23で暗号化した媒体個別鍵で、 暗号文である許諾情報13を復号化して平文のソフト復 40 号鍵35を生成する。

【0062】 S25は、ソフトウェア格納媒体11から 暗号化ソフトウェア15の読み込みを行う。S26は、 ソフト復号鍵で、S25で読み込んだ暗号化ソフトウェ ア15を復号し、平文のソフトウェアを生成する。これ は、右側に記載したように、暗号文の暗号化ソフトウェ ア15について、S24で生成したソフト復号鏈35で 復号し、平文のソフトウェアを生成する。

【0063】S27は、ソフトウェア実行する。以上に よって、ソフトウェア実行命令に対応して、ソフトウェ 50 格納媒体11から取り出した図示のような許諾情報13

10

ア格納媒体11から取り出した媒体固有番号12から媒 体個別鍵を生成し、この媒体個別鍵をもとにソフトウェ ア格納媒体11から取り出した許諾情報13を復元して ソフト復号鏈35を生成し、このソフト復号鏈35によ って、ソフトウェア格納媒体11から取り出した暗号化 ソフトウェア15を復号して平文のソフトウェアを生成 する。この平文のソフトウェアを主記憶にローディング し、実行することが可能となる。

【0064】図9は、本発明のプログラムの場合の説明 図を示す。これは、電子化データとしてプログラムの場 合の説明図である。図9の(a)は、全体構成図を示

【0065】図9の(a)において、光磁気ディスク6 は、暗号化プログラムなどを格納するものであって、図 2のソフトウェア格納媒体11に対応するものであり、 媒体固有番号12、許諾情報13、および暗号化プログ ラム16を格納する媒体である。この光磁気ディスク6 は、許諾側から購入し、光磁気ディスク装置に装着す る。この光磁気ディスク6の他に、光ディスク、CD-ROM、FD、HD、磁気テープ、カセットテープなど の記憶媒体であってもよい。

【0066】プログラムローダ61は、プログラム命令 実行時に、光磁気ディスク6から該当する復号したプロ グラムを主記憶63にローディングし、実行可能な状態 にするものであって、ここでは、既述した鍵生成(個別 鍵生成31)、復号(復号32、34)などを備えた処 理部である。

【0067】主記憶63は、プログラムローダ61が光 磁気ディスク6から取り出して復号した平文のプログラ ムを展開するためのRAM(読み書き可能なメモリ)で ある。

【0068】次に、図9の(b)のフローチャートに示 す順序に従い、図9の(a)の構成の動作を説明する。 図9の(b)において、S31は、プログラム命令実行 を受け取る。

【0069】S32は、プログラムローダ61が実行プ ログラムを見つけて取り出し、復号する。S33は、主 記憶上にメモリ展開する。これは、S32で復号した平 文のプログラムを、主記憶63上に展開し、動作可能な 状態にする。

【0070】S34は、プログラム実行する。S33で 主記憶63上に展開された平文のプロウラムを実行す る。図9の(c)は、ユーザ計算機でのソフトウェア (プログラム) の実行説明図を示す。

【0071】(1) ユーザ計算機がソフトウェア格納 媒体11から媒体固有番号12を取り出して個別鍵生成 回路311に入力し、暗号化した媒体個別鍵を生成する (図8の523参照)。

【0072】(2) 復号回路321が、ソフトウェア

11

について、(1)で生成した媒体個別鏈により復号し、 図示のようなソフトウェア復号鍵351(ソフト復号鍵 35に対応する)を生成する。

【0073】(3) 復号回路341が、ソフトウェア 格納媒体11から取り出した暗号化ソフトウェア15に ついて、(2)で生成したソフトウェア復号鏈351に より復号し、平文のソフトウェア (プログラム) を生成 する。この平文のソフトウェア(プログラム)を主記憶 63に展開し、実行する。

【0074】ここで、許諾情報13が格納されていない 暗号化ソフトウェア15は復号することができず、実行 不可能である。また、ソフトウェア格納媒体11を他の 媒体の不正にコピーした場合には、媒体固有番号12が 無い、あるいは異なるため、許諾情報13から正しいソ フトウェア復号鍵351を復号できず、結果として暗号 化ソフトウェアを平文のソフトウェアに復号できず、実 行不可能である。尚、ユーザ計算機上では、個別鏈生成 回路311のアルゴリズムあるいは秘密鍵、生成したソ フトウェア復号鍵、復号した平文ソフトウェアは安全な 手段によって保護する。

【0075】図10は、本発明のデータの場合の説明図 を示す。これは、電子化データとしてデータ、例えば出 版物などの文字データ (テキスト) 、記号、画像デー タ、更に音声データなどの場合の説明図である。

【0076】図10の(a)は、全体構成図を示す。図 10の(a)において、光磁気ディスク6は、暗号化デ ータなどを格納するものであって、図2のソフトウェア 格納媒体11に対応するものであり、媒体固有番号1 2、許諾情報13、および暗号化データ17を格納する 媒体である。この光磁気ディスク6は、許諾側から購入 30 し、光磁気ディスク装置に装着する。この光磁気ディス ク6の他に、光ディスク、CD-ROM、FD、HD、 磁気テープ、カセットテープなどの記憶媒体であっても よい。

【0077】R/Wモジュール64は、リード命令実行 時に、光磁気ディスク6から該当する復号したデータを 主記憶63に格納するものであって、ここでは、既述し た鍵生成(個別鍵生成31)、復号(復号32、34) などを備えた処理部である。

【0078】主記憶63は、R/Wモジュール64が光 40 磁気ディスク6から取り出して復号した平文のデータを 格納するためのRAM(読み書き可能なメモリ)であ る。次に、図10の(b)のフローチャートに示す順序 に従い、図10の(a)の構成の動作を説明する。

【0079】図10の(b)において、S41は、アプ リケーション実行する。 S 4 2 はデータ読み込み命令を 実行する。S43は、R/Wモジュール64がデータを 見つけ、読み込み復号する。

【0080】S44は、主記憶上に格納する。S45

12

でデータの読み込み命令があったときに、R/Wモジュ ール64が、光磁気ディスク6から暗号化データ17を 取り出して復号して平文のデータを生成し、これを主記 憶63に格納する。そして、主記億63から取り出して ディスプレイ上に出版物の文字列として表示したり、画 像を表示したり、音声として発生したりする。次に、R /Wモジュール64の動作を詳細に説明する。

【0081】図10の(c)は、ユーザ計算機でのデー タの表示/再生説明図を示す。

ユーザ計算機がデータ格納媒体111から媒体 (1) 固有番号12を取り出して個別鏈生成回路311に入力 し、暗号化して媒体個別鍵を生成する(図8のS23参 照)。

【0082】(2) 復号回路321が、データ格納媒 体111から取り出した図示のような許諾情報13につ いて、(1)で生成した媒体個別鍵により復号し、図示 のようなデータ復号鍵352(ソフト復号鍵35に対応 する)を生成する。

【0083】(3) 復号回路341が、データ格納媒 体111から取り出した暗号化データ17について、

(2) で生成したデータ復号鍵352により復号し、平 文のデータ(文字データ、画像データ、音声データな ど)を生成する。この平文のデータを主記憶63に格納 し、ディスプレイ上に出版物の文字列、画像、記号とし て表示したり、音声として発生したりする。

【0084】図11は、ROM/RAM混在型光磁気デ ィスクに適用した場合を示す。ROM/RAM混在型の 光磁気ディスクは、図示のように、ユーザ書換え不可能 な領域、読み書き可能領域、読み出し専用領域/読み書 き専用領域がある。従って、これら領域に図示のように 媒体固有番号12、許諾情報13、暗号化ソフトウェア 15を格納する。これにより、ユーザ書換え不可能な領 域に、媒体固有番号12を書き込むため、当該光磁気デ ィスクの固有な媒体固有番号を与え、本発明の保護を図 ることができる。

【0085】図12は、本発明の許諾情報を他の格納媒 体に格納する場合の例を示す。この場合には、図示のよ うに、ソフトウェア格納媒体に固有な一意の媒体固有番 号と、暗号化ソフトウェアのみを予め格納する。そし て、許諾情報を別の許諾情報格納媒体に格納する。これ は、CD-ROMなどの書き込む領域を持たない媒体に 媒体固有番号および暗号化ソフトウェア(暗号化デー タ)を予め書き込んでおき、当該CD-ROMなどのう ちの許諾を与える許諾情報を別の書き込み可能な許諾情 報格納媒体(例えばFLOPPYなど)に書き込む場合 の実施例である。

【0086】図13は、本発明の複数のソフトを1枚の 媒体に格納する場合の説明図を示す。これは、複数のソ フト(あるいはデータ)を1枚の大容量の媒体(光磁気 は、データの表示、再生を行う。以上によって、S42 50 ディスク、CD-ROMなど)に格納し、個別販売する

場合の実施例である。この場合には、ソフト復号鍵1、 2···Nについて、それぞれ媒体固有鍵によって暗号 化した許諾情報1、2···Nを生成してソフトウェア 格納媒体11に格納する。そして、ユーザは、ソフトウ ェア格納媒体11に格納されている暗号化ソフト1、2 ・・・Nのうち、購入希望のソフトウェア名を許諾情報 販売側に通知すると、許諾情報販売側はソフトウェアに 対応するソフト復号鍵を媒体固有番号から生成した媒体 個別鍵で暗号化し、これを許諾情報としてソフトウェア 格納媒体11に格納する。ユーザは、このソフトウェア 10 格納媒体11を装着し、購入した暗号化ソフトウェアを 復号して平文のソフトウェアにし、使用する。一方、ユ ーザは、許諾情報のないソフトウェアを利用しようとし ても暗号化ソフトウェアを復号できず、使用できない。 また、他のソフトウェア格納媒体11の許諾情報をコピ ーしても、ソフトウェア格納媒体11の媒体固有番号が コピーできないため、正しい復号ができない。これによ り、ソフトウェアの個別販売を行うことが可能となる。 [0087]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、暗号化電子化データ14を格納する媒体1に一意の媒体固有番号12を書き替え不可能な形態で持たせ、この媒体固有番号12に対して電子化データを使用する許諾を与える構成を採用しているため、正規の媒体1に格納され、かつ許諾の与えた暗号化電子化データ14のみの使用を可能とし、不正使用を防止できる。また、媒体1に格納されている電子化データの譲渡を可能とし、別の電子計算機に当該媒体1を装填して使用したり、複数の電子化データを一枚の媒体に格納し、個別販売を行ったりすることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の原理構成図である。

【図2】本発明の1実施例構成図である。

【図3】本発明のソフトウェア格納時のフローチャート である。

【図4】本発明のソフトウェアの暗号化の例である。

【図5】本発明の暗号化ソフトウェアの格納例である。

【図6】本発明の許諾情報の生成フローチャートである。

【図7】本発明の許諾情報の生成説明図である。

【図8】 本発明のソフトウェア復号のフローチャートで

ある。

【図9】本発明のプログラムの場合の説明図である。

14

【図10】本発明のデータの場合の説明図である。

【図11】ROM/RAM混在型光磁気ディスクに適用した場合である。

【図12】本発明の許諾情報を他の格納媒体に格納する 場合の例である。

【図13】本発明の複数ソフトを1枚の媒体に格納する 場合の説明図である。

【図14】従来技術の説明図である。

【符号の説明】

1:媒体

11:ソフトウェア格納媒体

111: データ格納媒体

12:媒体固有番号

13:許諾情報

14:暗号化電子化データ

15:暗号化ソフトウェア

16:暗号化プログラム

20 17:暗号化データ

21:個別鍵生成

211:個別鍵生成回路

22:電子化データ復号鍵

23:暗号化

2 3 1:暗号化回路

24:ソフト復号鍵

31:個別鍵生成

3 1 1: 個別鍵生成回路

32:復号

30 321: 復号回路

33:電子化データ復号鍵

34:復号

3 4 1: 復号回路

35:ソフト復号鏈

351:ソフトウェア復号鍵

352:データ復号鍵

41:暗号化回路

6:光磁気ディスク

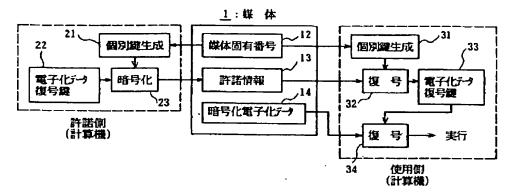
61:プログラムローダ

40 63:主記憶

64: R/Wモジュール

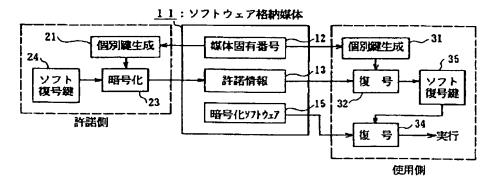
【図1】

本発明の原理構成図



【図2】

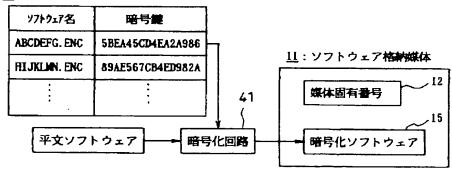
本発明の1実施例構成図



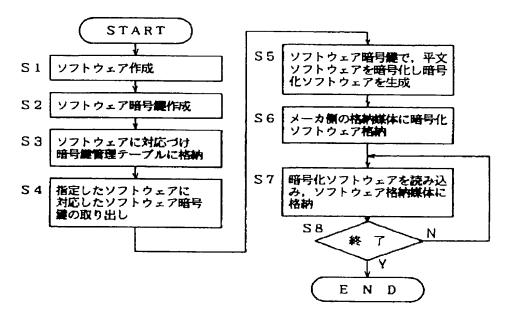
【図5】

本発明の暗号化ソフトウェアの格納例

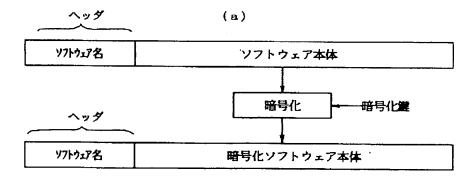
4:ソフトウェア暗号置管理テーブル



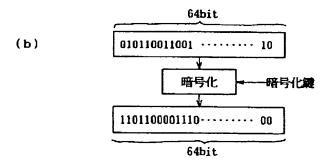
【図3】 本発明のソフトウェア格納時のフローチャート



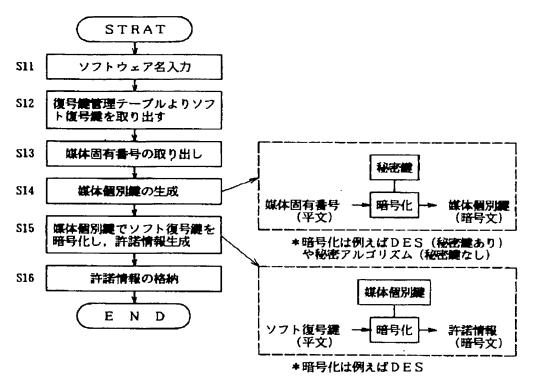
【図4】 本発明のソフトウェアの暗号化の例



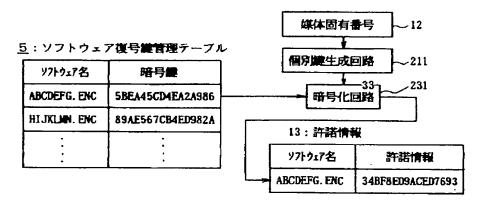
暗号化には、例えばDES(Data Encryption Standard)を用いる。 DESは、検字とビット転置を繰り返し、暗号化を行う。



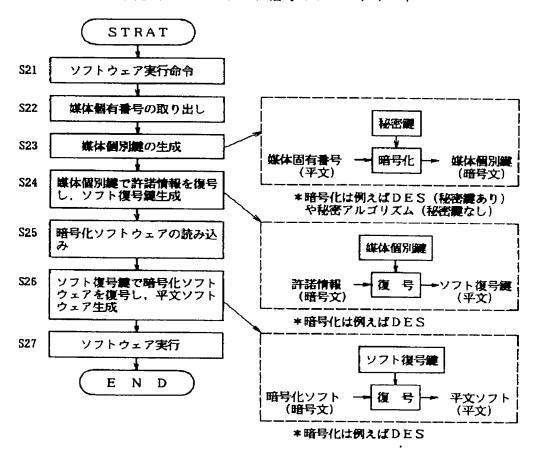
【図6】本発明の許諾情報の生成フローチャート



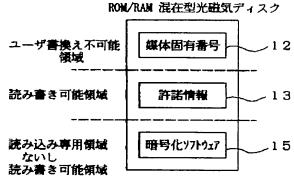
【図7】 本発明の許諾情報の生成説明図



【図8】 本発明のソフトウェア復号のフローチャート



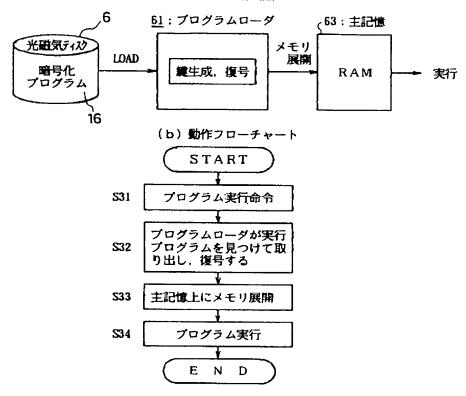
【図11】
ROM/RAM 混在型光磁気ディスクに適用した場合
ROM/RAM 混在型光磁気ディスク



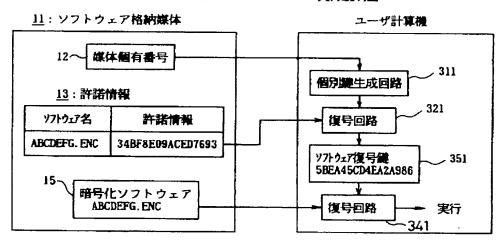
[図9]

本発明のプログラムの場合の説明図

(a)全体構成図



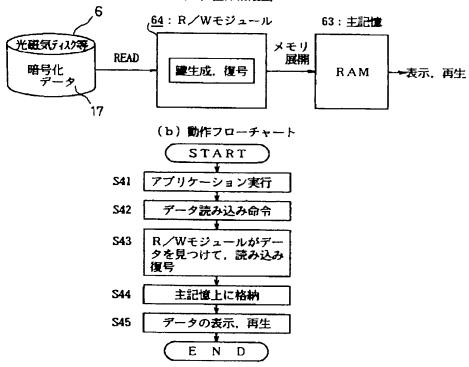
(c) ユーザ計算機でのソフトウェアの実行説明図



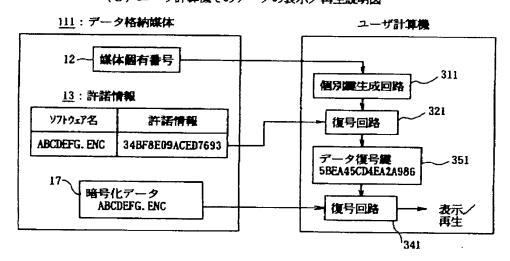
【図10】

本発明のデータの場合の説明図

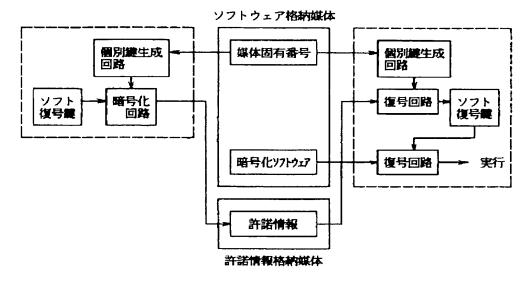
(a)全体構成図



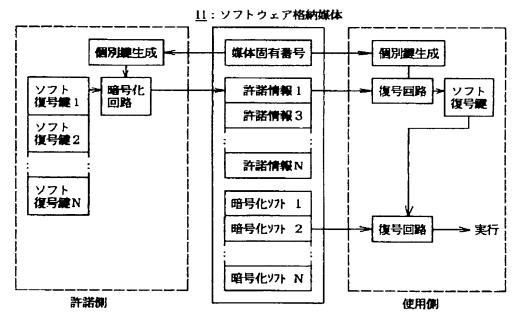
(c) ユーザ計算機でのデータの表示/再生説明図



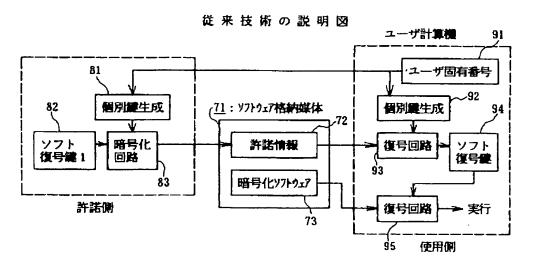
【図12】 本発明の許諾情報を他の格納媒体に格納する場合の例



【図13】 本発明の複数のソフトを I 枚の媒体に格納する場合の説明図



【図14】



【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第6部門第3区分

【発行日】平成11年(1999)7月2日

【公開番号】特開平5-257816

【公開日】平成5年(1993)10月8日

【年通号数】公開特許公報5-2579

【出願番号】特願平4-58048

【国際特許分類第6版】

G06F 12/14 320

[FI]

G06F 12/14 320 B

320 F

【手続補正書】

【提出日】平成10年5月12日

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】発明の名称

【補正方法】変更

【補正内容】

【発明の名称】 電子化データ保護システム、記

憶媒体使用許諾者用の計算機、および記憶媒体

【手続補正2】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】少なくとも暗号化した暗号化電子化データと、当該記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とを格納する記憶媒体であって、当該媒体固有番号が使用側での書き替えが不可能な形式で書き込まれる記憶媒体と、

許諾側に設けられ、許諾する暗号化電子化データの電子 化データ復号鍵を、前記媒体固有番号に関連付けて暗号 化して許諾情報を作成する手段と、

使用側に設けられ、前記記憶媒体から読み込んだ媒体固有番号をもとに入力された許諾情報を復号して元の電子化データ復号鍵を生成し、この電子化データ復号鍵によって読み込んだ暗号化電子化データを復号する手段とを備えたことを特徴とする電子化データ保護システム。

【請求項2】少なくとも暗号化した暗号化電子化データ と、当該記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とを格納す る記憶媒体であつて、当該媒体固有番号が使用側での書 き替えが不可能な形式で書き込まれる記憶媒体と、

許諾側に設けられ、前記媒体固有番号をもとに媒体固有 鍵を生成し、許諾する暗号化電子化データの電子化デー タ復号鍵をこの媒体固有鍵によつて暗号化して許諾情報 を作成する手段と、 使用側に設けられ、前記記憶媒体から読み込んだ媒体固有番号をもとに媒体固有鍵を生成し、入力された許諾情報をこの媒体固有鍵によつて復号して元の電子化データ復号鍵を生成し、この電子化データ復号鍵によつて読み込んだ暗号化電子化データを復号する手段とを備えたことを特徴とする電子化データ保護システム。

【請求項3】許諾側で前記許諾情報を前記記憶媒体に格納し、使用側で前記記憶媒体から前記許諾情報を読み込むことを特徴とする請求項第1項または第2項記載の電子化データ保護システム。

【請求項4】許諾側で前記許諾情報を前記記憶媒体とは 異なる別個の記憶媒体に格納し、使用側で当該別個の記 憶媒体から前記許諾情報を読み込むことを特徴とする請 求項第1項または第2項記載の電子化データ保護システム。

【請求項5】許諾側から、回線を介して、あるいは用紙などに記載した、前記許諾情報を使用側に転送/送付し、使用側ではこれをもとに前記記憶媒体から暗号化電子化データを復号するように構成したことを特徴とする請求項第1項または第2項記載の電子化データ保護システム。

【請求項6】前記1つの記憶媒体に格納する複数の暗号 化電子化データのそれぞれに互いに異なる電子化データ 復号鍵を対応付け、

許諾側で使用を許可する暗号化電子化データの電子化データ復号鍵のみをそれぞれ暗号化して許諾情報を作成し、

使用側では入力された許諾情報に対応する暗号化電子化 データのみを復号し得るように構成したことを特徴とす る請求項第1項から第5項のいずれかに記載の電子化デ ータ保護システム。

【請求項7】記憶媒体に暗号化されて格納されている暗 号化電子化データを復号するための電子化データ復号鍵 と、 暗号化された許諾情報を生成するために各記憶媒体固有 の一意の媒体固有番号に関連付けて前記電子化データ復 号鏈を暗号化するための暗号化手段とを備えたことを特 徴とする記憶媒体使用許諾者用の計算機。

【請求項8】各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号にも とづいて媒体固有鍵を生成する手段と、

記憶媒体に暗号化されて格納されている暗号化電子化データを復号するための電子化データ復号鍵と、

暗号化された許諾情報を生成するために前記媒体固有鍵 にもとづいて前記電子化データ復号鍵を暗号化するため の暗号化手段とを備えたことを特徴とする記憶媒体使用 許諾者用の計算機。

【請求項9】前記暗号化電子化データと、各記憶媒体固有の一意の前記媒体固有番号とが格納されている記憶媒体に前記暗号化された許諾情報を書き込むことを特徴とする請求項第7項または第8項記載の記憶媒体使用許諾者用の計算機。

【請求項10】前記暗号化電子化データと、各記憶媒体 固有の一意の前記媒体固有番号とが格納されている記憶 媒体とは別個の記憶媒体に前記暗号化された許諾情報を 書き込むことを特徴とする請求項第7項または第8項記 載の記憶媒体使用許諾者用の計算機。

【請求項11】前記暗号化された許諾情報を回線を介して使用者側計算機に転送することを特徴とする請求項第7項または第8項記載の記憶媒体使用許諾者用の計算機。

【請求項12】記憶媒体固有の一意の媒体固有番号を有する前記記憶媒体はそれぞれ異なる電子化データ復号鍵により復号されるべき複数の暗号化された電子化データを格納する記憶媒体であることを特徴とする請求項第7から第11項のいずれかに記載の記憶媒体使用許諾者用の計算機。

【請求項13】少なくとも前記媒体固有番号は使用者側 計算機による書き替えが不可能な形態で前記記憶媒体に 書き込まれていることを特徴とする請求項第7から第1 2項のいずれかに記載の記憶媒体使用許諾者用の計算 機。

【請求項14】記憶媒体使用許諾者用の計算機における電子化データ復号鏈と同一の電子化データ復号鏈を生成するために、暗号化された許諾情報を各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号にもとづいて復号するための第1の復号手段と、

前記生成された電子化データ復号鍵にもとづいて記憶媒体上の暗号化された電子化データを復号するための第2の復号手段とを備えたことを特徴とする記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項15】各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号に もとづいて媒体固有鍵を生成する手段と、

記録媒体使用許諾者用の計算機における電子化データ復 号鍵と同一の電子化データ復号鍵を生成するために、暗 号化された許諾情報を前記媒体固有鍵にもとづいて復号 するための第1の復号手段と、

前記生成された電子化データ復号録にもとづいて記憶媒体上の暗号化された電子化データを復号するための第2の復号手段とを備えたことを特徴とする記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項16】暗号化された前記許諾情報は、暗号化された電子化データと各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とが格納されている記憶媒体から読み取られて入力されることを特徴とする請求項第14項または第15項記載の記憶媒体使用者用の計算機

【請求項17】暗号化された前記許諾情報は、暗号化された電子化データと各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とが格納されている記憶媒体とは別個の記憶媒体から読み取られて入力されることを特徴とする請求項第14項または第15項記載の記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項18】暗号化された前記許諾情報は、回線を介して記憶媒体使用許諾者用の計算機から転送されてくることを特徴とする請求項第14項または第15項記載の記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項19】記憶媒体固有の一意の媒体固有番号を有する前記記憶媒体はそれぞれ異なる電子化データ復号鍵により復号されるべき複数の暗号化された電子化データを格納する記憶媒体であることを特徴とする請求項第14項から第18項のいずれかに記載の記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項20】少なくとも前記媒体固有番号は使用者側計算機による書き替えが不可能な形態で前記記憶媒体に書き込まれていることを特徴とする請求項第14項から第19項記載の記憶媒体使用者用の計算機。

【請求項21】少なくとも暗号化された電子化データと、各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とを格納するための記憶媒体であり、少なくとも媒体固有番号は記憶媒体使用者側計算機による書き替えが不可能な形態で書き込まれ、さらに当該媒体固有番号は記憶媒体使用許諾者側計算機において、前記暗号化された電子化データを復号するための情報が当該媒体固有番号に関連付けられて暗号化された情報である許諾情報を生成するために使用されるものであることを特徴とする記憶媒体。

【請求項22】少なくとも暗号化された電子化データと、各記憶媒体固有の一意の媒体固有番号とを格納するための記憶媒体であり、少なくとも媒体固有番号は記憶媒体使用者側計算機による書き替えが不可能な形態で書き込まれ、さらに当該媒体固有番号は記憶媒体使用者側計算機において、前記暗号化された電子化データを復号するために、前記暗号化された電子化データを復号するための情報が当該媒体固有番号に関連付けられて暗号化された情報である許諾情報とともに使用されるものであることを特徴とする記憶媒体。

【請求項23】前記暗号化された電子化データを復号す

るための情報が前記媒体固有番号に関連付けられて暗号 化された情報である許諾情報をさらに格納することを特 徴とする請求項第21項または第22項記載の記憶媒 体。

【請求項24】それぞれ異なる電子化データ復号録により復号されるべき複数の暗号化された電子化データを格納することを特徴とする請求項第21項から第23項のいずれかに記載の記憶媒体。

【手続補正3】

【補正対象費類名】明細書

【補正対象項目名】 0 0 0 1

【補正方法】変更

【補正内容】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、コンピュータのソフトウェウアや電子出版物などの不正使用を阻止する電子化データを保護する電子化データ保護システム、記憶媒体使用許諾者用の計算機、および記録媒体に関するものである。